CHEATSHEET

1. $D_j^0[i] = 1 \implies D_j^1[i] = 1$
   Se il prefisso $P[1, i]$ del pattern è suffisso di $T[1, j]$ con 0 errori, a maggior ragione lo sarà con 1 errore.

   Ancora più in generale $D_j^h[i] = 1 \implies D_j^{h'}[i] = 1 \qquad$ per $h' > h$
2. $D_j^0[i] = 1 \implies D_j^1[i+1] = 1$
   Se il prefisso $P[1, i]$ del pattern è suffisso di $T[1, j]$ con 0 errori, sicuramente $P[1, i+1]$ sarà suffisso di $T[1, j]$ con un errore *(ho aggiunto un carattere)*

   In generale $D_j^h[i] = 1 \implies D_j^{h+1}[i+1] = 1$
   Lo stesso discorso vale anche per il bit precedente, ovvero
   $D_j^h[i] = 1 \implies D_j^{h-1}[i+1] = 1$
3. $|B(P)| = i \iff D_j[m] = 1$ e i è la più grande posizione $< m$ tale che $D_j[i] = 1$
   Se $D_j[m] = 1$ il pattern ha un'occorrenza nel testo, quindi $D_j[i] = 1$ implica che $P[1, i] = suff(P)$
4. Data $C(\sigma)$ il numero di suffissi che iniziano con un simbolo σ' è dato da $C(\sigma' + 1) - C(\sigma')$

   Il loro intervallo va da $C[\sigma'] + 1$ a $C[\sigma + 1]$
   Perché $C[\sigma]$ fornisce anche la posizione massima dell'ultimo suffisso che inizia col simbolo immediatamente inferiore.
5. Sommando i valori dell'ultima riga di Occ otteniamo C
6. Per trovare BWT da SA basta osservare che $B[i] = T[S[i] - 1]$
   Poiché per definizione di BWT $B[i]$ è il simbolo che precede il suffisso $T[S[i], |T|]$
7. Per vedere in che posizione lessicografica è un suffisso che inizia con un simbolo σ basta guardare il valore di $F[\sigma]$ che contiene il primo simbolo dei suffissi in ordine lessicografico.